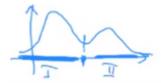
# **Непараметрические методы оценки** плотности

Пусть есть  $X_1, \dots X_n \sim P$  - множество абсолютно непр распрееление

Задача - оценить р:  $\mathbb{R} o \mathbb{R}_+, \ \int p(x) dx = 1$ 

Зачем?

- 1. p o E, Var
- 2. кластеризация



В книге Wasserman "All of nonparam statistics" есть пример с оцениваем расстоянием до космических объектов. Есть сайт <u>sdss.org</u>. С помощь. специальной методики оцениваются расстояние от земли до далеких небесных тел. После этого можно разделить тела на калактики. Это можно сделать построив график плотности. Удалось найти порядка тысячи галатик.

Непараметрическая оценка функции распредениея (эмпирическая)

$$F_n(x) = rac{1}{n} \sum \mathbb{I}\{x_i < x\}$$

она оч хорошая на самом деле.

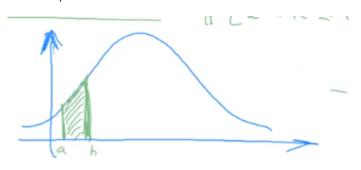
Возникает идея:

$$\hat{p}_n(x) = \frac{d}{dx}\hat{F}_n(x)$$

Другая идея - гистрограмма. В математике немного отличается от общепринятого представления

$$P\{a < X \leq b\} = F(b) - F(a) = \int_a^b p(u)du$$

Нужно аппроксимировать интеграл:



$$(\dots) = p(x)(b-a), x \in [a,b]$$

(аппроксимировали прямоугольником)

Т.к.

$$P\{x-\frac{h}{2}< x{\leqslant}x+\frac{h}{2}\}=p(x)h$$

TO

$$p(x) = rac{P\{x - rac{h}{2} < x \leqslant x + rac{h}{2}\}}{h} pprox rac{\#\{i : x - rac{h}{2} < x_i \leqslant x + rac{h}{2}\}}{nh}$$

Значит, разбиваем гистограмму на интервалы бины и для каждого считаем статистики

$$B_1,\dots B_n- ext{bins}$$
  $|B_1|=\dots=|B_m|=h- ext{bandwidth}$   $C_1,\dots,C_n- ext{центры}$   $B_i=[C_irac{h}{2},C_i+rac{h}{2}]$   $\hat{p}_n(x)=rac{\#\{i:x_i\in B_j\}}{nh},\ x\in B_j$ 

## Как оценить качество?

Bias-variance decomposition tradeoff

Первое что приходит в ум - посчитать ошибку

$$\mathbb{E}[\hat{p}_n(x) - p(x))^2] = MSE(\hat{p}_n(x))$$

Недостаток - зависит от x. Более устойчивая вещь:

$$\int MSE(\hat{p}_n(x))dx = MISE(\hat{p}_n(x))$$

— mean integer square error

Можно разложить MSE так:

$$MSE(\hat{p}_n(x)) = (Bias(\hat{p}_n(x)))^2 + Var\hat{p}_n(x) \ MISE(\hat{p}_n(x)) = \int (Bias(\hat{p}_n(x)))^2 + \int Var\hat{p}_n(x) \$$

В чем компромисс?

Теорема. Если

$$\int (p'(x))^2\,dx < \infty$$

TO

$$MISE(\hat{p}_n(x)) = (rac{h^2}{12} \int (p'(x))^2 \, dx + rac{1}{nh}) (1 + ar{o}(1)), \; n o \infty$$

- первое слагаемое растет как парабола (это bias)
- второе слагаемое убывает как гипербола (это дисперсия)
- есть минимум

Резюме: надо пользоваться MISE

## Как выбирается параметр h в R?

Можно просты вычислить ноль производной функции выше:

$$rac{d}{dh}AMISE(h) = rac{d}{dh}(rac{h^2}{12}\int (p'(x))^2\,dx + rac{1}{nh}) \ h_{opt} = n^{-1/3}(rac{6}{\int p'(x)^2\,dx})^{1/3}$$

AMISE - асимптотическая MISE

На самом деле можно было не вычислять производную.

1. 
$$AMISE(h) = f(n)h^{k_1} + f_2(n)h^{k_2}, \ k_1 = 2, k^2 = -1$$

Если продифференцировать то получим, что  $h_{opt} = C \cdot (rac{f_2(n)}{f_1(n)})^{rac{1}{k_1 + k_2}}$ 

Но есть фокус: можно просто приравнять порядки:

$$f(n)h^{k_1}=f_2(n)h^{k_2} \ \Rightarrow \ ilde{h}=h_{opt}$$

Это свойство верно и для дальнейших методов

Но мы не можем вычислить эту оценку, т.к. не знаем интеграл. Оценка выше называется оракульной

2. Правило Скотта (Scott's rule):

$$p(x) = \frac{1}{\sqrt{2\pi}\sigma} \exp\{-x^2/2\sigma^2\}, \ N(0, \sigma^2)$$

Отсюда  $h_{opt} = n^{-1/3} (24 \sqrt{\pi})^{1/3} \sigma pprox 3.5$ . Идея:

$$\hat{h}_{opt} = n^{-1/3} 3.5 \hat{\sigma}_n, \; \hat{\sigma}_n = rac{1}{n} \sum (x_i - ar{x})^2$$

3. Правило Фридмана-Дьякони (FD)

$$\hat{h}_{opt} = n^{-1/3} \cdot 2 \cdot \mathrm{IQR}(x_1, \dots, x_n)$$
\$\$

4. Метод Стерджеса

Пусть у нас Биноминальное распределение:  $\xi = \mu_1 + \dots \mu_n, \ P(\xi = k) = C_n^k p^k (1-p)^{m-k}$ . Нам нужно приблизить эту картинку к нормальному распределению. Если у нас есть n наблюдений, то оптимально взять  $m = \log_2 n$ .

В R используется функция pretty, которая делает число "красивым". Число красивое, если первый знак после запятой это 2, 4, 6, 8, 5 или число вообще целое

## Ядерная оценка плотности

density(X)

Kernel density esimate

Kernel  $K:\mathbb{R} o \mathbb{R}_+, \ \int K(x)\, dx = 1$ , K - четная

• boxcar kernel:  $1/2\mathbb{I}\{|x|<1\}$ 

• triangle kernel:  $(1-|x|)\mathbb{I}\{|x|<1\}$ 

• Epanechnikov kernel:  $3/4(1-x^2)\mathbb{I}\{|x|<1\}$ 

• Gaussian kernel:  $\frac{1}{\sqrt{2\pi}}\exp\{-x^2/2\}$ 

Kernel density estimate:

$$\hat{p}_n(x) = rac{1}{nh} \sum K(rac{x - X_i}{h})$$

Можно заметить, что

$$(\ldots) \neq 0 \iff |\frac{x - X_i}{h}| < 1$$

**Теорема**. Если  $\int (p''(x))^2\,dx < \infty$ , то

$$ext{MISE} = \Big(rac{1}{4}h^4\int (p''(x))^2\,dx \Big(\int x^2K(x)\,dx\Big)^4 + rac{1}{nh}\int K^2(x)\,dx\Big)(1+o(1))$$

Приравниваем порядки:  $h^4=1/nh \ \Rightarrow \ h_{opt} \sim n^{-1/5}.$ 

А с гистограммой мы получили  $h_{opt} \sim n^{-1/3}$ . Почему другой порядок?

Теорема. Пусть  $X_1, \ldots X_n \sim \Phi_m = \{ ext{abs. cont.}, \ \int (p^{(m)}(x))^2 \}$ 

Тогда

$$\sup_{p \in \Phi_m} ext{MISE}(\hat{p}_n) {\geqslant} C \cdot n^{-rac{2m}{2m+1}}$$

Соответственно, для  $\Phi_1$  у нас порядок  $n^{-2/3}$ , для  $\Phi_2$  порядок  $n^{-4/5}$ . То есть гистограмная оценка оптимальна в классе  $\Phi_1$ , ядерная - в классе  $\Phi_2$ .

Итоговая оценка имеет вид

Можно предположить нормальность распределения и тогда получим оценку

В R используется nrd для оценки дисперсии:

"nrd": 
$$G \rightarrow G_n = \min \left( \frac{1}{n} \frac{\tilde{Z}(k; -\tilde{K})^2}{i\eta} \right) \frac{1}{1.34}$$

Есть еще аналогичное "nrd 0". Вместо оценки  $(4/5)^{1/5}$  берут 0.9 (чисто эмпирически).

### Как выбрать ядро?

При фиксированном h мы получаем функционал от ядра, который можно оптимимзировать. И для этой задачи даже есть решение

hopt = 
$$n^{-1/5}$$
.  $\int K^{2}(n)dx$   $\int K^{2}(n)dx$ 

MISE  $(\hat{p}_{n})^{2}$   $C \cdot n^{-4/5}$ .  $\int K^{2}(n)dx$   $\int K^{2}(n)dx$   $\int K^{2}(n)dx$ 

Representation of  $K = R_{+}$ ,  $\int K(n)dx = 1$ 

Epane Chriskov

Ядро Епанечникова - самое лучшее. Но на самом деле выбор ядра не очень важно. Определим эффективность:

$$ext{eff}(K) = rac{I(K_{ep})}{I(K)} {\leqslant} 1$$

Эта штука фигурирует в формуле. На самом деле, почти для всех ядер эффективность близка к 1, просто у Епанечникова она максимальная.

## Почему ядро Епанечникова на самом деле не оптимально?

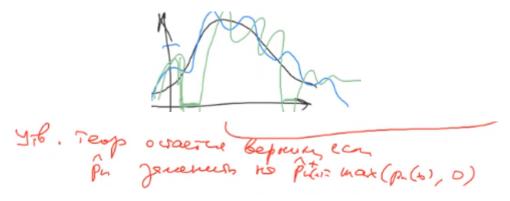
1. Выше была теорема:

2. Посмотрим на ядра в более общем смысле: как функцию из  $\mathbb R$  в  $\mathbb R$ .

K: R 
$$\rightarrow$$
 R (byen, <0),  $\int K(z)dk = 1$   
K eln eggou refegre 2, r.e.  $\int x K(z)dx = 0$ ,  $\int x^2 K(z)dx = 0$   
 $\forall E > 0$   $\exists h = \frac{n^{-1/5}}{E}$  :  $\lim_{h \to \infty} n^{1/5} MISE(p_x) \leq E$ 

В чем смысл - не понял.

Можно возразить: раньше была хорошая функция, а теперь у нас некрасивая, но более оптимальная. Но есть утверждение:



## ЕМ алгоритм

• единственный параметрический алгоритм оценки плотности, который хорошо работает

EM - excpectation maximization

Рассмотрим смесь двух нормальных распределений:

Параметры и задача:

Первое что приходит в голову - метод максимального правдоподобия

MMD: 
$$\sum_{i=1}^{n} log p(x_i) := log L(x_1, ., k_n)$$

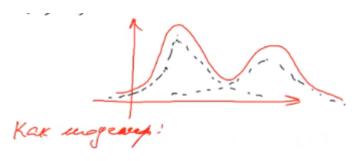
Это сложная оптимизационная задача. Можно использовать метода Бидоля-Равсона. Но это не очень.

#### Идея

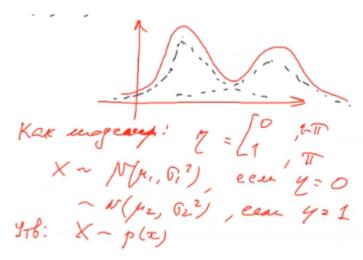
Введем фиктивные (латентные) переменные:



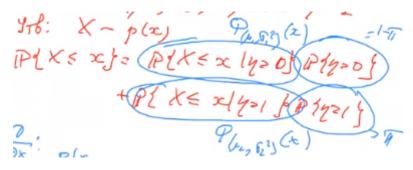
У нас распределение является смесью двух других



## Отступление: как моделировать величину из смеси распределений



Как доказать? Считаем функцию распределения:



Дифференцируем:

#### Возвращаемся

Итак, у нас есть  $Y_i$ :

Тогда

Дифференцируем и приводим к красивому виду:

Записываем лог-правдободобие:

Но как отсюда вытащить оценку? Запишем  $\log L_{\theta}(x_1,\ldots x_n,y_1,\ldots y_n)$  и вместо  $y_i$  подставим  $Y_i$  - случайные величины. А потом возьмем матожидание и максимизируем по  $\theta$ Э

#### Как выглядит алгоритм

- 1. Выбираем  $heta^{(0)}$
- 2.  $\mathbb{E}$ -step

Тут

Вспомним формулу Байеса:

Тогда

- 3. M-step:
- 4. Вернуться к шагу 1

Зачем нужны были латентные переменные? Они постоянно убираются

### Почему это работает?

Изначальная идея - построить оценку лог правдободобия

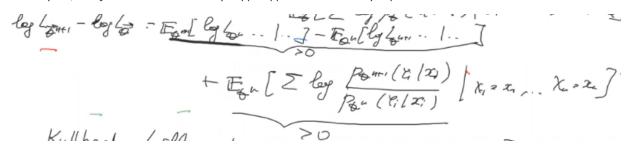
Преобразуем через условные вероятности:

$$\sum_{i=1}^{n} \log p_{\alpha}(x_{i}) = \sum_{i=1}^{n} \log \frac{p_{\alpha}(x_{i}, y_{i})}{p_{\alpha}(y_{i} \mid x_{i})}$$

и распишем логорифм:

Т.к.  $y_i$  случайные, можно взять любые. Возьмем случайные  $y_i$ , то есть  $Y_i$  и используем матожидание:

Посмотрим, как у нас меняется логправдоподобие после итерации:



Второе слагаемое это KLD:

Получается, мы с каждый шагом работы EM алгоритма увеличиваем логорифм правдободия, а значит и приближаемся к ней. Возможно, мы попадем в локальный минимум, но в любом случае движемся мы в правильном направлении